

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 04-245368

(43)Date of publication of application : 01.09.1992

(51)Int.Cl. G06F 15/00

G06F 12/00

G06F 15/40

G09C 1/00

(21)Application number : 03-010267 (71)Applicant : FUJITSU LTD

(22)Date of filing : 31.01.1991 (72)Inventor : HASEBE TAKAYUKI

AKIYAMA RYOTA

(54) ELECTRONIC FILE CABINET SYSTEM

(57)Abstract:

PURPOSE: To facilitate the control and improve the safety by controlling log-in control and access control centrally and performing a ciphering process.

CONSTITUTION: A user-side terminal 1 sends the user ID to a host computer when accessing an electronic file cabinet 29 on the side of the host computer 2. Then the user-side terminal obtains an open key and a password to generate a key by a 1st key generating means 16 and a ciphering means 17 ciphers the user ID. The host computer 2 receives the user ID and reads out respective IC codes corresponding to respective user IDs and a 2nd key generating means 24 generates a key to decipher the ciphered user ID, thereby allowing the terminal to log in when the user ID is proper. Consequently, the log-in control and access control are centralized.

LEGAL STATUS [Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19) 日本国特許庁 (J P)

(12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号

特開平4-245368

(43) 公開日 平成4年(1992)9月1日

(51) Int.Cl. ⁵	識別記号	庁内整理番号	F I	技術表示箇所
G 0 6 F 15/00	3 3 0 Z	7323-5L		
12/00	5 3 7 H	8944-5B		
15/40	5 3 0 P	7056-5L		
G 0 9 C 1/00		7922-5L		

審査請求 未請求 請求項の数3 (全 7 頁)

(21) 出願番号 特願平3-10267

(22) 出願日 平成3年(1991)1月31日

(71) 出願人 000005223

富士通株式会社

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

(72) 発明者 長谷部 高行

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

(72) 発明者 秋山 良太

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

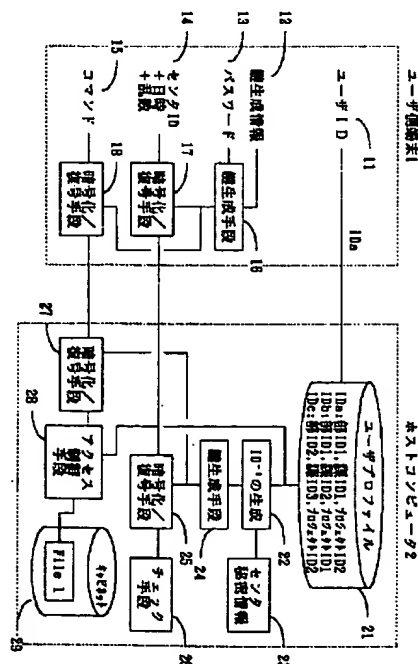
(74) 代理人 弁理士 井桁 貞一

(54) 【発明の名称】 電子ファイルキャビネットシステム

(57) 【要約】

【目的】 本発明は分散処理システムにおいてホストコンピュータが電子ファイルキャビネットを管理するシステムに関し、ログイン制御、アクセス制御、暗号化方法の各技術を一元的に管理することにより、安全性、利便性に優れたシステムの提供を目的とする。

【構成】 ユーザ側端末には、ユーザ識別情報を送出する手段と、ユーザ識別情報や各ファイルの識別情報とパスワードとにより生成される公開鍵を入力する手段と、該公開鍵とパスワードとを基に第一の秘密鍵を生成する手段とを設けて該秘密鍵これにより暗号化を行い、またホストコンピュータには受信したユーザ識別情報によりファイル識別情報を出力するユーザプロフィールと、ユーザ識別情報およびファイル識別情報とにより第二の秘密鍵を生成する手段とを設けて該秘密鍵を設けて復号を行なうように構成して、ログイン制御、アクセス制御を一元化する。



本発明の第一の実施例の構成を示す図

【特許請求の範囲】

【請求項1】 ユーザ側の端末(1)と、該端末(1)から送出された要求に基づいてホストコンピュータ(2)が電子ファイルキャビネット(29)をアクセスするシステムにおいて、前記端末(1)側には、ユーザを識別するためのユーザ識別情報を入力して前記ホストコンピュータ(2)側に送出する手段(11)と、ユーザの秘密情報と前記電子ファイルキャビネットを特定化するファイル識別情報とを構成要素として含み作成された公開鍵を入力する手段(12)と、前記公開鍵とユーザにより入力される前記秘密情報とに基づいて第一の秘密鍵を生成する手段(16)と、入力された該認証情報を前記秘密鍵を用いて暗号化して前記ホストコンピュータ(2)に送出する手段(17)と、入力されたファイルアクセスコマンドを前記第一の秘密鍵を用いて暗号化して前記ホストコンピュータ(2)に送出する手段(18)とを有し、前記ホストコンピュータ(2)は、前記ユーザ識別情報毎にアクセス権限が与えられたファイルのファイル識別情報が格納されるユーザプロファイル(21)と、前記ユーザプロファイル(21)から読みだされる識別情報を基に第二の秘密鍵を作成する手段(22, 23, 24)と、前記第二の秘密鍵を用いて前記暗号化された認証情報を復号する手段(25)と、前記復号した認証情報の正当性をチェックして端末(1)のログインを許可／不許可を行う手段(26)と、前記第二の秘密鍵を用いて前記暗号化されたコマンドを復号する手段(27)と、前記復号されたコマンドを基に前記ユーザプロファイル(21)を参照し、アクセス権限を確認して前記電子ファイルキャビネット(29)をアクセスするアクセス制御手段(28)を有することを特徴とする電子ファイルキャビネットシステム。

【請求項2】 前記公開鍵は、所定の整数をベキ乗して得られるデータ値であり、該ベキ乗の項には前記秘密情報の逆数と前記識別情報の逆数とが積の項が含まれ、前記第一の鍵生成手段(16)は、入力された前記秘密情報を用いて前記公開鍵から前記秘密情報の逆数の項を消すことにより前記第一の秘密鍵を生成し、前記第二の鍵生成手段(22, 23, 24)は、センタ秘密情報(23)を用いて前記各識別情報の逆数を生成し、得られた各識別情報の逆数を項として用いて前記所定の整数のベキ乗演算を行うことにより第二の秘密鍵を生成することを特徴とする請求項1に記載の電子ファイルキャビネットシステム。

【請求項3】 前記ホストコンピュータ(2)は、前記ユーザプロファイル(21)中の各識別情報の項には該識別情報が更新されたか否かを示す更新情報を設けると共に、更新された識別情報と更新される前の識別情報との対応関係を記憶する変更識別情報保持手段(31)を設け、受信したユーザ識別情報によりユーザプロファイル(21)から各識別情報を読み出す際には前記更新情報

をチェックして、更新がなされている場合は前記変更識別情報保持手段(31)を読みだして得られる新しい識別情報を含む公開鍵生成情報を作成し、この公開鍵生成情報を前記第二の秘密鍵を用いて暗号化してログインを許可した端末に送出し、その後で前記ユーザプロファイル(21)のうち更新すべき識別情報の項を新しい識別情報に書換えるよう構成し、前記端末(1)は、前記暗号化された公開鍵生成情報を前記第一の秘密鍵を用いて復号して、公開鍵を更新するように構成したことを特徴とする請求項1に記載の電子ファイルキャビネットシステム。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【産業上の利用分野】 本発明はIDベースファイル暗号用鍵管理方式を用いた電子ファイルキャビネットに関する。

【0002】

【従来の技術】 分散処理システムにおいては、ワークステーション及びパーソナルコンピュータ等のデータを格納する、即ち電子ファイルキャビネットとしての役割がホストコンピュータに求められている。

【0003】 一方、多数の人がアクセスを行うホストコンピュータにデータを蓄積することは、第三者によるデータのアクセスの危険性があることであり、これを保護するためには、暗号化・アクセス制御等の技術が必要である。

【0004】 従来のアクセス制御による電子ファイルキャビネットの管理システムを図Aに示す。図中、100は電子ファイルキャビネットを管理するホストコンピュータであり、110は本システムにおけるワークステーションあるいはパーソナルコンピュータ、等の端末である。

【0005】 図Aのシステムの動作を以下説明する。端末110よりユーザIDが送出されると、ホストコンピュータ100はパスワードファイル101からこのユーザIDに対応するパスワードPWを検索して出力する。

【0006】 このパスワードPWはユーザIDに続いて端末から送られてくるパスワードPWと比較手段103により照合され、一致したときはシステムへのログインが許可される。

【0007】 電子ファイルキャビネットへのアクセスはホストのログインとは別に管理されている。端末110からアクセスすべきキャビネット名を含むコマンドが送出されると、アクセスを制御する手段104は、ログインを許可したユーザIDと指定されたキャビネット名とによりアクセス管理テーブル105を検索する。

【0008】 各ユーザIDにはキャビネット毎にリード、ライト、リライト等の権限が許可されているので、アクセス管理テーブル105を検索した結果により所定のアクセスを許可する。

【0009】

【発明が解決しようとする課題】上記の従来方式では以下の問題点が存在する。①回線盗聴によりパスワードが盗まれる危険性がある。

【0010】②パスワードファイルは厳重に保管しなければならない。③アクセス管理テーブルは厳重に保管しなければならない。④ファイルは暗号化されていない為に、盗み見の危険性がある。

【0011】これらの問題を解決する為に、回線の暗号化及びファイルの暗号化が必要となる。又、読み出しに対する保護としてはファイルの暗号化が考えられるが、書き換えに対する保護にかんしては、アクセス制御に頼る必要がある。

【0012】これらの技術については、互いに独立したものは実現している。例えばアクセス制御については、ファイルを暗号化／復号化するための鍵を作成し管理する技術が、本願出願人により特願昭01-184715号で提案している。

【0013】しかし、電子ファイルキャビネットのシステムにおいては、ログイン制御とアクセス制御を個別に管理しており、非常に複雑なものであった。本発明は、電子ファイルキャビネットシステムにおいて、ログイン制御とアクセス制御と一元的に管理することにより、管理を簡単にすると共に安全性の高い電子ファイルキャビネットシステムの提供を目的とする。

【0014】

【課題を解決するための手段】上記の課題を解決するためになされた本発明の電子ファイルキャビネットシステムは、ユーザ側の端末1と、該端末1から送出された要求に基づいてホストコンピュータ2が電子ファイルキャビネット29をアクセスするシステムにおいて、前記端末1側には、ユーザを識別するためのユーザ識別情報を入力して前記ホストコンピュータ2側に送出する手段11と、ユーザの秘密情報と前記電子ファイルキャビネットを特定化するファイル識別情報とを構成要素として組み作成された公開鍵を入力する手段12と、前記公開鍵とユーザにより入力される前記秘密情報とに基づいて第一の秘密鍵を生成する手段16と、入力された該認証情報を前記秘密鍵を用いて暗号化して前記ホストコンピュータ2に送出する手段17と、入力されたファイルアクセスコマンドを前記第一の秘密鍵を用いて暗号化して前記ホストコンピュータ2に送出する手段18とを有し、前記ホストコンピュータ2は、前記ユーザ識別情報毎にアクセス権限が与えられたファイルのファイル識別情報が格納されるユーザプロフィール21と、前記ユーザプロフィール21から読みだされる識別情報を基に第二の秘密鍵を作成する手段22、23、24と、前記第二の秘密鍵を用いて前記暗号化された認証情報を復号する手段25と、前記復号した認証情報の正当性をチェックして端末1のログインを許可／不許可を行う手段26と、

前記第二の秘密鍵を用いて前記暗号化されたコマンドを復号する手段27と、前記復号されたコマンドを基に前記ユーザプロフィール21を参照し、アクセス権限を確認して前記電子ファイルキャビネット29をアクセスするアクセス制御手段28を有することを特徴とするものである。

【0015】また、前記公開鍵は、所定の整数をベキ乗して得られるデータ値であり、該ベキ乗の項には前記秘密情報の逆数と前記識別情報の逆数とが積の項が含まれ、前記第一の鍵生成手段16は、入力された前記秘密情報を用いて前記公開鍵から前記秘密情報の逆数の項を消すことにより前記第一の秘密鍵を生成し、前記第二の鍵生成手段22、23、24は、センタ秘密情報23を用いて前記各識別情報の逆数を生成し、得られた各識別情報の逆数を項として用いて前記所定の整数のベキ乗演算を行うことにより第二の秘密鍵を生成するようにしても良い。

【0016】更に、前記ホストコンピュータ2は、前記ユーザプロフィール21中の各識別情報の項には該識別情報が更新されか否かを示す更新情報を設けると共に、更新された識別情報と更新される前の識別情報との対応関係を記憶する変更識別情報保持手段41を設け、受信したユーザ識別情報によりユーザプロフィール21から各識別情報を読み出す際には前記更新情報をチェックして、更新がなされている場合は前記変更識別情報保持手段41を読みだして得られる新しい識別情報を含む公開鍵生成情報を作成し、この公開鍵生成情報を前記第二の秘密鍵を用いて暗号化してログインを許可した端末に送出し、その後で前記ユーザプロフィール21のうち更新すべき識別情報の項を新しい識別情報に替換えるよう構成し、前記端末1は、前記暗号化された公開鍵生成情報を前記第一の秘密鍵を用いて復号して、公開鍵を更新するように構成しても良い。

【0017】

【作用】本発明の電子ファイルキャビネットシステムでは、まず各ユーザに対して、該ユーザの秘密情報（パスワード）と、ユーザ毎の識別情報（IDコード）とアクセス権限が与えられた電子ファイルキャビネットの識別情報（IDコード）とを用いて作成された公開鍵を供給する。

【0018】このユーザがホストコンピュータ側の電子ファイルキャビネットをアクセスする時は、まずユーザIDを入力する。これはホストコンピュータ2に送出される。

【0019】次に公開鍵とパスワードを入力する。これにより第一の鍵生成手段16は前記の公開鍵からパスワードに基づく項を取り除き、第一の秘密鍵を作成する。その後でユーザが認証番号（センタID）を入力すると、暗号化手段17はこの認証番号を第一の秘密鍵を用いて暗号化し、ホストコンピュータ2に送出する。

5

【0020】一方ホストコンピュータ2はユーザIDを受信すると、このユーザIDに対応する各IDコードを読みだす。次に読みだされた各IDコードを用いて第二の秘密鍵を生成する。

【0021】ここで第一の秘密鍵と第二の秘密鍵は予めセンタが取り決めた式により生成されるので、同じIDコードが用いられている場合は同じ値となる。つまり、ユーザはIDコードを入力して(ホストコンピュータ2により)第二の秘密鍵を生成し、一方パスワードを入力することにより公開鍵から第一の秘密鍵を生成する。

【0022】更にホストコンピュータ2が受け取った暗号化された認証番号は第二の秘密鍵を用いて復号される。この暗号化/復号の方法も取り決められているので、第一の秘密鍵と第二の秘密鍵が一致していれば、同じ認証番号が得られるわけである。

【0023】この認証番号が正当なものであれば、ホストコンピュータ2は端末1のログインを許可する。さらにログインを許可されたユーザはキャビネットをアクセスするためのコマンドを入力すると、暗号化手段18は第一の秘密鍵を用いて該コマンドを暗号化し、ホストコンピュータ2に送出する。

【0024】これを受信したホストコンピュータ2側の復号手段27は、第二の秘密鍵を用いてコマンドを復号する。(上記のように第一の秘密鍵と第二の秘密鍵とは一致する。)このコマンドに基づき、アクセス制御手段28はユーザプロフィール21を参照してアクセス権限が与えられているかのチェックを行い、キャビネット29に対するアクセス許可を行う。

【0025】また、キャビネットの鍵を変更する場合は、そのキャビネットの識別情報が変更されるので、それに基づきユーザ側の公開鍵も変更する必要がある。そこで、ユーザプロフィール21の各識別情報にこの識別情報が更新されるものであることを示すフラグ等を設けてログイン時にこれを参照するようにする。そして更新すべき識別情報については変更識別情報保持手段31よりこれを読みだし、この識別情報を含む新しい公開鍵生成情報を作成してこれを暗号化して現在ログインを許可した端末1に送出する。

【0026】端末1では受け取った公開鍵生成情報を復号し、これにより公開鍵を更新する。

【0027】

【実施例】以下図面を参照して本発明の実施例を説明する。図1は本発明の第一の実施例の説明図である。

【0028】1は端末であり、2はセンタにあって電子*

PW-'xユーザID-'x所属部ID-'x所属課ID-'xプロジェクトID-'

M

【0033】これはパスワードPWの逆数と各IDデータの逆数との積を用いてセンタが決定する定数Mのべき乗演算するものである。また秘密鍵は、下記のものが用

6

*ファイルキャビネットを管理するホストコンピュータである。端末1は、ユーザ個人のIDを入力してホストコンピュータ2に送出するユーザID入力手段11、ユーザの所属部ID、所属課ID、従事しているプロジェクトID等のIDの逆数とパスワードの逆数とにより生成される公開鍵を入力する手段12、パスワードを入力する手段13、センタIDや日時や乱数を入力する手段14、ホストコンピュータ2側の電子キャビネットのアクセスを指示するコマンド入力手段15、公開鍵入力手段から送出される公開鍵と入力されたパスワードとにより第一の秘密鍵を生成する秘密鍵生成手段16、センタID、日時、乱数を第一の秘密鍵を用いて暗号化する手段17、コマンドを第一の秘密鍵を用いて暗号化する手段18とにより構成されている。

【0029】ホストコンピュータ2は、ユーザ個人のIDと対応する所属部ID、所属課ID、プロジェクトID等とが格納されるテーブルであるユーザプロフィール21、ユーザプロフィール21から読みだされたIDコードとセンタが持つ秘密情報23よりIDコードの逆数を生成するID逆数生成手段22、生成された各IDの逆数を用いて第二の秘密鍵を生成する鍵生成手段24、第二の秘密鍵を用いて端末から送出される暗号化されたセンタID等の復号を行う復号手段25、複合化されたセンタIDの正当性をチェックする手段26、第二の秘密鍵を用いて暗号化されたコマンドの復号を行う復号手段27、復号されたコマンドに基づきユーザプロフィール21に基づいてアクセス権限のチェックを行い、アクセス許可したものについて電子ファイルキャビネット29のアクセスを制御する手段29とにより構成されている。

【0030】なお公開鍵入力手段12は、例えばセンタから各ユーザに公開鍵を記録した磁気カードまたはICカード等を配付し、この媒体を用いて入力するよう構成する。またユーザID入力手段11、パスワード入力手段13、センタID等の入力手段14、コマンド入力手段15は実際は同じキーボード等の入力装置であり、暗号化手段17、18は同じものを使用している。同様にホストコンピュータ2の復号手段25、27も同じものが使用される。

【0031】センタから予め供給される公開鍵は、例えば下記のものが用いられる。

【0032】

【数1】

いられる。

【0034】

【数2】

ユーザID⁻¹×所属部ID⁻¹×所属課ID⁻¹×プロジェクトID⁻¹

M

【0035】これは端末1側では入力されたパスワードPWを用いて、公開鍵のベキ乗項からパスワードの逆数を取り除くことにより生成される。一方ホストコンピュータ2側では、ユーザプロファイル21に格納されている各IDの逆数が生成されて、この各IDの逆数の積により前記Mのベキ乗演算を行い生成される。

【0036】この逆数の生成方法であるが、例えばセンタ秘密情報で素数p、qを用意し、逆数生成手段は、

【0037】

【数3】

$ID^{-1} = 1 \text{ mod } \{LCM\{(p-1)(q-1)\}\}$

【0038】等の関係を使って求める。なお、modは剰余計算を意味し、LCMは最小公倍数を求める演算を意味する。また、各暗号化手段17、18および復号手段25、27は、公知の暗号化方法であるDES、FEAL等を用いるものである。

【0039】次に図1に示した一実施例の動作を説明する。①端末1側にいるユーザは、ホストコンピュータ2にユーザID入力手段11を用いてユーザIDをおくるとともに、公開鍵入力手段12からの公開鍵とパスワード入力手段13からのパスワードとを用いて鍵生成手段16が第一の秘密鍵を生成する。

【0040】②ホストコンピュータ2は、送られてきたユーザIDよりユーザプロファイル21を参照する。このユーザのプロファイルに書かれている所属部ID等の各IDは逆数生成手段22によりセンタ秘密情報を用いて逆数が生成される。

【0041】この各IDの逆数を用いて鍵生成手段24は第二の秘密鍵を生成する。③ユーザがセンタID、日時、所定の乱数を入力手段14を用いて入力すると、端末1の暗号化手段17は(センタコード+日時+乱数)を第一の秘密鍵16を用いて暗号化しホストコンピュータ2に送信する。

【0042】④ホストコンピュータ2の復号手段25は暗号化された(センタコード+日時+乱数)を鍵生成手段24により生成された第二の秘密鍵を用いて復号し、このコードの正当性をチェック手段26がチェックして正当なセンタコードが得られたらログインを許可する。

【0043】⑤ログインが許可された旨は図示しない手段により端末1に通知されるので、ユーザはこれを受けてコマンドを入力手段15を用いて入力する。このコマンドにより、実行すべきアクセスの種類(リード、ライト等)と、アクセスするキャビネット名が指定される。

【0044】コマンドは暗号化手段18が第一の秘密鍵を用いて暗号化されてホストコンピュータ2に送出される。⑥ホストコンピュータ2ではこの暗号化されたコマンドを受信すると第二の秘密鍵を用いて復号手段27を

用い復号しコマンドを得る。アクセス制御手段28はユーザプロファイル21を参照し、コマンドで指定されたアクセスに対する権限が与えられているかのチェックを行う。

【0045】アクセス制御手段でアクセスの権限が確認されたならば、キャビネット29へのアクセスが可能となる。次に本発明の第二の実施例を図2を用いて説明する。

【0046】本実施例は電子ファイルキャビネットシステムにおいてIDを変更する方法に関するものである。このシステムは基本的には図1に示した第一の実施例と同一のものをを用いているが、本実施例と直接の関係がない部分については図2では省略している。

【0047】キャビネットの鍵を変更する場合には、キャビネットのIDを変更する必要がある。しかしキャビネットのIDをシステム側で変更した場合も、ユーザ側の公開鍵はこのIDコードの情報を基に作成されているので、この公開鍵を変更する必要が生じる。

【0048】ここでプロジェクトのキャビネットの鍵が変更になった場合を例として説明する。①第一の実施例と同様にホストコンピュータ2へのログインを行なう。

【0049】②ホストコンピュータ2側で、ログインしたIDに対してのユーザプロファイル情報に対して変更の情報を持っていたならば、新しいプロジェクトID及び他のIDより新しい鍵生成情報44を生成する。これは例えばユーザプロファイル21に更新フラグを設け、この値により変更識別情報保持手段31を検索してプロジェクトID2がID3になっていることを検索して出力する。そして鍵生成手段32は新しいIDと他のIDとシステム側で保持しているユーザのパスワードとにより新しい公開鍵生成情報を作成する。

【0050】③公開鍵作成手段は復号手段33により第二の秘密鍵を用いて暗号化され、端末1に送信する。④端末1では、これを復号手段41により復号し公開鍵生成情報を得る。そして公開鍵生成手段42は磁気カード等の媒体に記録されている現在の公開鍵を新しい公開鍵に書き換える。

【0051】⑤ホストコンピュータでは、アクセスしたユーザプロファイルのうち、プロジェクトIDに関する部分を新しいIDに書き換える。

【0052】

【発明の効果】以上説明したように、本発明の電子ファイルキャビネットシステムによれば、複数のユーザがアクセス可能なキャビネットへの鍵の管理が可能になり、又、ログイン制御、アクセス制御等も同じ仕組みの上で成り立つことが可能となるので、安全性が高く、かつ管理が容易になる。

9

10

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の電子ファイルキャビネットシステムの第一の実施例である。

【図2】本発明の電子ファイルキャビネットシステムの第二の実施例である。

【図3】従来の電子ファイルキャビネットシステムの一例を示す図である。

【符号の説明】

1 ユーザ側端末

2 ホストコンピュータ

11 ユーザ識別情報入力手段

16 第一の鍵生成手段

17, 18 暗号化手段

21 ユーザプロフィール

22, 23, 24 第二の鍵生成手段

25, 27 復号手段

28 アクセス制御手段

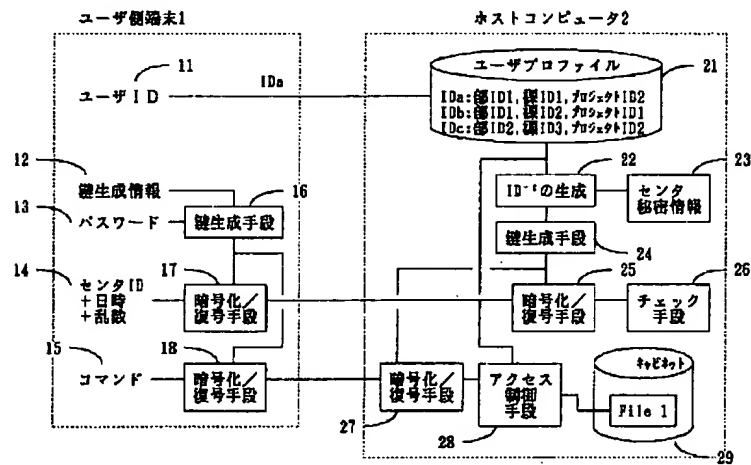
29 電子ファイルキャビネット

31 変更識別情報保持手段

10

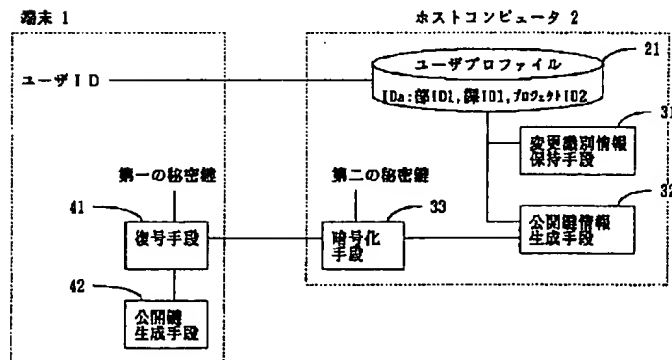
【図1】

本発明の第一の実施例の構成を示す図



【図2】

本発明の第二の実施例を示す図



【図3】

従来の電子ファイルキャビネットシステムの一例を示す図

